PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

08-235116

(43) Date of publication of application: 13.09.1996

(51)Int.CI.

GO6F 15/00

GO6F 15/16

(21)Application number: 07-322822

(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH

CORP (IBM>

(22)Date of filing:

12.12.1995

(72)Inventor: FORTINSKY MICHAEL S

(30)Priority

Priority number : 94 2138302

Priority date: 15.12.1994

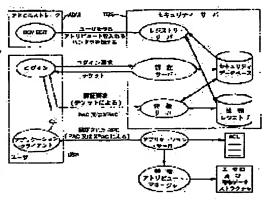
Priority country: CA

(54) MECHANISM FOR PROVIDING SAFETY PROTECTIVE ACCESS TO EXTERNAL RESOURCE FROM DISTRIBUTED COMPUTING ENVIRONMENT

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a safe protective access to an external resource from a distributed computing environment.

SOLUTION: In a distributed computing environment in which a ticket is issued to a client from a security server TGS when the client performs access to a server, the client can access a resource on the outside of the environment upon receiving an extension certificate containing additional data from the security server TGS. The additional data give the information on the privileged attribute, etc., of the client in a format acceptable by an external server, recognized by a server which performs access to the external server, and are transmitted in the environment in a format equivalent to that of the normal ticket. The security server TGS has a registry which is extended to contain the data on the privileged attribute of the client together with the data on the structure in which the data on the privileged attribute must be given with respect to accessible external servers.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

07.11.1997

[Date of sending the examiner's decision of

rejection]

[Kind of final disposal of application other than withdrawal

the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

25.03.2002

[Patent number] [Date of registration] [Number of appeal against examiner's decision of rejection] [Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection] [Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-235116

(43)公開日 平成8年(1996)9月13日

(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	庁内整理番号	FΙ			技術表示箇所
G06F 15/00	3 3 0	9364-5L	G06F	15/00	3 3 0 C	
15/16	370			15/16	370N	

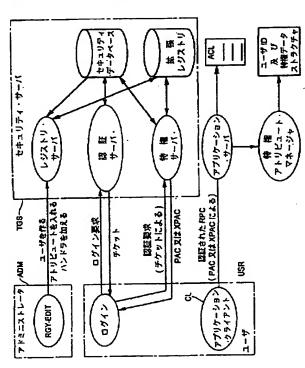
	•	審査請求	未請求 請求項の数4 OL (全 19 貝)
(21)出願番号	特顏平7-322822	(71)出顧人	390009531 インターナショナル・ビジネス・マシーン
(22)出顧日	平成7年(1995)12月12日		ズ・コーポレイション INTERNATIONAL BUSIN
(31)優先権主張番号	2138302		ESS MASCHINES CORPO
(32) 優先日	1994年12月15日		RATION
(33)優先権主張国	カナダ(CA)		アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州 アーモンク (番地なし)
		(72)発明者	ミカエル・エス・フォーティンスキー
			イスラエル国ネタニア、スミランスキー、
			85/17 (番地なし)
		(74)代理人	弁理士 合田 潔 (外2名)
		Į.	

(54) [発明の名称] 分散型計算環境から外部資源への安全保護アクセスを提供する機構

(57)【要約】

【課題】分散型計算環境から外部資源への安全保護アクセスを提供する

【解決手段】サーバをアクセスするためにクライアントがセキュリティ・サーバによってチケットを発行される分散型計算環境において、その環境の外部の資源へのアクセスをセキュリティ・サーバが追加データを含む拡張、クライアントの特権アトリビュートに関するで与えるとによって行う。その追加する情報を、外部サーバにとって受容可能なフォーマットで人のアクレーバーのよって認識され、正規のチケットとユスを行うサーバによって認識され、正規のチケットとユスを行うサーバは、アクセス可能な外部サーバに関して、クライアントの特権アトリビュートに関するデータと共に含むよう拡張されたレジストリを有する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】クライアント・アイデンティティ及びアトリビュートと環境における資源に関連したクライアント特権とに関するデータを含んだアトリビュート・レジストリを有するセキュリティ・サーバと、環境の外部の資源へのアクセスを行い且つ環境のセキュリティ要件とする該環境内のサーバとを有する該環境内のサーバとをも1つのアプリケーション・サーバとを含むタイプの分散型計算環境にして、前記セキュリティ・サーバは前記環境内のサーバによるサービスを必要とする前記チケットは、前記環境内のクライアントのアイデンティアントは、前記環境内のクライアントのアイデンティアントは、前記環境内のクライアントのアイデンティアントは、前記環境内のクライアントのアイデンティアントは、前記であるコード化データを含む特権アトリビュート証明を有する分散型計算環境において、

前記セキュリティ・サーバは、前記外部の資源のうちの少なくとも1つに関するクライアント・アイデンティティ及び特権アトリビュートに関する追加情報と各外部の資源が前記追加情報を必要とするというストラクチャに関するデータとを含む拡張レジストリと、サーバが外の資源へのアクセスを行うことによるサービスのためにクライアントによってリクエストされたチケットに前記とを有すること、及び外部の資源へのアクセスを行うは、更なるコード化データとして含むための手段とを有するための手段とをデコードし、外部資源へのアクセスのために必要なストラクチャに該デコードされたデータを配置するための手段とを有することを特徴とする分散型計算環境。

【請求項2】前記セキュリティ・サーバ及び前記外部の 資源へのアクセスを行うサーバは前記セキュリティ・サ ーバの前記証明における前記追加情報を含むアトリビュ ート・ハンドラを含み、外部の資源へのアクセスのため の構造化データを必要とするサーバにおいて前記追加情報をデコード及び構造化することを特徴とする請求項1 に配載の分散型計算環境。

【請求項3】前記更なるコード化データは前記環境内のクライアントの特権アトリピュートに関する結果のコード化データに続く単一のデータ・エレメントに含まれることを特徴とする請求項1に記載の分散型計算環境。

【請求項4】サーバへのアクセスを望んでいるクライアントにチケットを発行するためのセキュリティ・サーバと、環境の外部の少なくとも1つの資源をアクセスすることができる少なくとも1つのアプリケーション・サーバとを含むタイプの分散型計算環境に対する拡張にして、前記チケットはクライアントのアイデンティティ及び特権アトリビュートに関するコード化情報を含む特権アトリビュート証明を含む分散型計算環境に対する拡張機構において、

前記セキュリティ・サーバにおけるデータベースからの、クライアントのアイデンティティ及び特権アトリビュートに関する追加のコード化データ及びそのようなデータが前記環境の外部のサーバに与えられるストラクチャに関する追加のコード化データをストラクチャ内に含むべく特権アトリビュート証明が拡張されるチケットを発行するように前記セキュリティ・サーバを再構成するための手段と、

前記拡張された特権アトリビュート証明を認識するように、前記証明から前記追加データをデコードするように、及び前記外部のサーバに表示するためのデータを構造化するように、前記アプリケーション・サーバのセキュリティ・モジュールを再構成するための手段と、を含む分散型計算環境に対する拡張機構。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、分散計算を行うコンピュータ・ネットワークにおけるセキュリティに関するものであり、更に詳しく云えば、そのようなネットワークにおいてクライアントによるアクセスを可能にすること、及びそのネットワークからアクセス可能な資源に対するチケット・ベースのセキュリティ・システムを利用するが、異なるベースのセキュリティ・システム或いは互換性のないセキュリティ・システムを利用することに関するものである。

[0002]

【従来の技術】分散型計算システムは、分散したアプリ ケーション及びデータの共用を行うためにネットワーク を介してコミュニケートする2つ又はそれ以上の計算機 の編成を含んでいる。分散型計算システムの一例は、異 種の計算機及びオペレーティング・システムに関連する 分散計算をサポートするために、オープン・ソフトウエ ア・ファウンデーション (Open Software Foundation、 以下、OSFという)によってリリースされた分散計算 環境である。OSFの分散計算環境(以下、DCEとい う)は、マサチューセッツ工科大学(MIT)において その機構のアテナ(Athena)プロジェクトの一部 として開発されたカーペロス(Kerberos)ネッ トワーク認証に基づくチケット・ベースのセキュリティ ・システムを利用する。カーベロスに関する更なる詳細 に対しては、そのプロジェクトの刊行物を参照すること ができるが、その詳細は本発明の一部分も形成するもの ではない。

【〇〇〇3】DCEのようなクライアント・サーバ・ネットワーク環境では、クライアント・ログイン・リクエストを検証したクライアント・アトリピュートの登録を維持するセキュリティ・サーバ又はTGS(チケット賦与サーバ)が、クライアントの特権アトリピュートの詳細を衷す特権チケット賦与チケット(PTGT)をクライアントに発行する。しかる後、クライアントは、その

ネットワーク上のアプリケーション・サーバによるサービスを求めるリクエストによって、セキュリティ・サーバにこのチケットを与えることが可能になる。そのアプリケーション・サーバは、クライアント及びそれのセキュリティ・アトリビュートを認証する更なるチケットキーは、サービスを求めるリクエストによってDCEサーバに供給可能である。DCEでは、そのクライアントマイデンティティ及びアトリビュートは、クライアントとセキュリティ及びアプリケーション・サーバとの間で送られる種々のチケットに含まれた特権アトリビュート証明(PAC)に含まれる。

【〇〇〇4】そのようなシステムの更なる詳細は、プレンティス・ホール社(Prentice Hall, Inc)が1992年に発行した「OSF DCEの紹介(Introduction to OSF DCE),Open Software Foundation」という文献に見ることができる。そのようなシステムでは、PACは、サービス・リクエスト(一般には、リモート・プロシージャ・コール(RPC))に応答して発行されたチケットにおいてセキュリティ・サーバがクライアントのPACを配置することができるように、及びクライアントによりチケットを与られるアプリケーション・サーバがリクエストを受けるべきかどうかをPACから確認できるように、DCE環境に関連したアイデンティティ及びセキュリティ・アトリビュート(それ自体及びグループのアトリビュート・セット)を含む。

【〇〇〇5】 DCEでは、クライアントのアイデンティティ及び特権がクライアントの特権アトリビュート証明 (PAC) においてサーバに送られる。PACに含まれた情報に基づいて、サーバにより許可決定が行われる。これは、許可決定を行う時、クライアント及びサーバが DCEのためにフォーマットされたそれ自体及びグループ・セットの情報のみを使用する限り十分に働く。

【0006】異種の計算環境では、非DCE資源、即 ち、DCE環境の外の資源に対するゲートウェイとして 作用するDCEサーパが存在し得る。これらの資源への アクセスは、DCE-PACを理解しない非DCEアク セス制御マネージャによって制御されるであろう。その 代わり、これらACLマネージャは、種々の形式のアイ デンティティ及び特権情報、一般には、英数字のユーザ I D及びグループ I D、に基づいて許可決定を行うであ ろう。DCE特権情報をそのようなゲートウェイに与え るDCEクライアントは、それらクライアントがそれら のPACにおいてDCE特権アトリピュートを与えるだ けなので非DCE資源をアクセスすることはできないで あろう。一方、それら資源と関連したアクセス制御マネ 一ジャは、非DCE特権アトリビュートを予期し、理解 する。そのようなサーバに到達するDCEクライアント リクエストは、互換性のない認証及び許可アイデンテ ィティ方法がそのクライアント及びサーバによって使用 されるため、外部資源からサービスを受けることができないであろう。

【〇〇〇7】この問題を解決するためには、クライアントの非DCEアイデンティティ及び特権をそれのDCEアイデンティティと関連付けるセキュリティ機構が必要である。これは、DCEクライアントがゲートウェイ・サーバを通して外部データ及び資源にアクセスすることを可能にする。

【0008】DCEクライアントの非DCE特権をDCEサーバに転送するための種々の方法が考えられた。それらの利点及び欠点について、簡単な検討を後述することにする。

【〇〇〇9】第1の方法によれば、アプリケーション・サーバによって要求されるすべてのクライアント特権が、セキュリティ・サーバに保持されたレジストトリン・サーバによって検索される。 DC Eクライアントは、アプリケーション・サーバによって検索される。 DC Eクライアントは、アプリケーション・サーバに正規の方法で与える。 クライアントの F としてレジストリに記憶される。アプリケーショントリに記憶される。アプリケートとしてレジストリに記憶される。アプリケートとしてレジストリに記憶される。アプリケートリビュートとしてレジストリに記憶される。アプリケートリジストリーがグライアントの非DCEアトリビュートのうちのどれかを要求する場合、それは、レジストリの対する明示的なRPCを作ることによってそれらをそのレジストリから検索する。これの利点及び欠点は次のようである。即ち、

利点:

- (1) クライアント・コードに対して変更の必要がない。
- (2) セキュリティ・サーバにおけるカーベロス・コードに対して変更の必要がない。

欠点:

- (1) DCEにおいては、PACはクライアントからサーバに特権を転送する機構である。この技法はこの原理に反するであろう。
- (2) パフォーマンス。アプリケーション・サーバは、 クライアント・リクエストが満足される前にレジストリ を照会しなければならない(即ち、リモート・プロシー ジャ・コール行う)。

【00010】第2の方法によれば、クライアントの非 DCE特権は拡張PAC(XPAC)におけるそれのD CE特権と結合することである。非DCE特権アトリビュートをXPACに配することが可能な種々の時点がある。

【〇〇11】(a)自動的に、PTGTが最初にクライアントによって獲得される時。これは現在のDCEーPAC機構に類似している。現在のDCEにおいては、クライアントは、それのログイン処理の間にDCEグループ(即ち、それのDCE特権)の完全なセットを検索

し、グループ・リストをそれのログイン・コンテキストに配置する。その後にクライアントがPTGTをリクエストする時(ログイン・シーケンス中のその後の時点において、或いは、それがそれの第1サーバ・チケットをリクエストする時)、そのグループ・リストは新しいPTGTに対するリクエストと共に提起される。それのでPTGTに配置される。この自動的特権検索の方法はのアントの拡張特権にも適用可能である。しかし、拡でフィアントの拡張特権にも適用可能である。しかし、拡にそれのすべての拡張特権を検索することを必要とする。それの利点及び欠点は次のようである。即ち、

利点:

(1)カーペロスTGSリクエスト処理は変更を必要としない。

欠点:

- (1) クライアント・ログイン・コードが変更されなけ ればならない。
- (2) クライアントはすべての特権を、それらが要求されているかどうかに関係なく、検索する。
- (3) 十分に基準化していない。

【OO12】(b)要求に基づいて、PTGTが最初に 獲得される時。これは前の方法と類似している。しか し、拡張アトリピュートは自動的には検索されない。代 わりに、クライアントが非DCEサーバをアクセスする ことを知った時、すべての拡張アトリビュートが検索さ れる。この方法はクライアントにおける何らかのインテ リジェンスを必要とする。クライアントは、それがXP ACを欲しているかどうかを決定しなければならない。 それの利点及び欠点は次のようである。即ち、

利点:

(1)カーペロスTGSリクエスト処理は変更を必要としない。

欠点:

- (1) クライアントは、それが非DCEサーバをアクセスすることを知らなければならない。
- (2) クライアントはすべての特権を、それらが要求されているかどうかに関係なく検索する。
- (3) 十分に基準化していない。

【〇〇13】(c)要求に基づいて、特定サーバに適合されたPTGTが獲得される時。この方法では、クライアントは特定の拡張特権だけをリクエストし(それが特定の非DCE資源をアクセスすることを欲するため)、そして、XPACにおいてこれらの特権を含む新しいPTGTのためのリクエストを提起する。それの利点及び欠点は次のようである。即ち、

利点:

(1)カーペロスTGSリクエスト処理は変更を必要としない。

(2) 十分に基準化する。

欠点:

- (1) クライアントは高度にインテリジェントでなければならない。
- (2) クライアントは、それが非DCEサーバをアクセスすることを知らなければならない(いつも可能とは限らない。例えば、委任が行われている場合クライアントが最終的なターゲット・サーバについて知ることが可能でないこともある)。
- (3) クライアントは、どのようなアトリピュートをP A Cに配置すべきかを知らなければならない。
- (4) クライアントは、それが非DCEサーバをアクセスしたい時、新しいPTGTをリクエストしなければならない。

[0014]

【発明が解決しようとする課題】本発明は第2の方法の 更なる変形を使用する。本発明の目的は、計算環境にお いてチケット・ベースのセキュリティ・システムを実施 することにある。なお、その計算環境では、資源をアク セスするためにクライアントに対して発行されるチケッ トに含まれた特権許可証明又は同等のデータ・エレメン トは、その環境からアクセス可能な資源をアクセスする ためにクライアントにとって必要なアイデンティティ及 び特権データを含む必要がある場合には拡張可能である が、通常の許可パッケージと互換性のないセキュリティ・システムを利用する。

【0015】本発明を実施し得る例示的環境として本願を通して利用されるDCEのコンテキストにおいて、これは次のような目的を達成するように設計された拡張PAC(又は、XPAC)の利用を伴う。即ち、

- (1) PACに非DCE特権アトリビュートを挿入する ための機構を提供する。
- (2) DCEクライアント・コードに対する変更を必要としない(それによって、DCEクライアントにおける完全な透明性を維持する)。
- (3) XPACを使用しないすべてのDCEサーバ(即ち、既存の(DCE1.0) 技法を使用して構築されたDCEサーバ、及び拡張PACを理解せず、それを期待もしない現在及び将来のDCEサーバ)との相互運用性を維持する。
- (4) 既存のTGS及びセキュリティ実行時コードに対する修正を最小にする。
- (5) 必要なリモート・プロシージャ・コールの数を**最** 小にする。
- (6) 新しい拡張アトリピュートをシステムに容易に追加することを可能にする。
- (7) 分散環境を十分に大きいものに基準化する。
- 【0016】XPAC機構の使用はDCE環境の構成に次のような制約を課する。即ち、
- (1) XPACを使用するサーバを含んだセルのセキュ

リティ・サーバは、XPAC拡張を呼び出すことができ るものでなければならない。

(2)XPACを使用したいサーバは、XPACを処理 できる実行時コードを含まなければならない。

[0017]

【課題を解決するための手段】本発明によれば、クライアントは、拡張特権がそれのPACに加えられるべきであることさえ知らない。TGSがアプリケーション・サーバに対してチケットを発行する時、それは、それらを必要とするアプリケーション・サーバに対してだけ拡張アトリビュートを加える。同様に、TGSは、アプリケーション・サーバが必要とする特定のアトリビュートだけを加える(クライアントのアトリビュートだけを加える(クライアントのアトリビュートだけを加える(クライアントのアトリビュートにおける全体的な透明性及び良好な基準化であり、欠点はTGSリクエスト処理が変更を必要とすることである。

【0018】本発明によれば、セキュリティ・サーバ及 び少なくとも1つのアプリケーション・サーバを含むタ イプの分散型計算環境における改良が提供される。その セキュリティ・サーバは、クライアント・アイデンティ ティ及びアトリピュートとその環境における資源に関連 したクライアント特権とに関するデータを含んだアトリ ピュート・レジストリを有する。アプリケーション・サ 一パは、その環境の外部の資源へのアクセスを行い且つ その環境のセキュリティ要件とは互換性のないセキュリ ティ要件持った資源へのアクセスを行う。又、セキュリ ティ・サーバは、その環境内のサーバによるサービスを 必要とするクライアントに対して、要求に応じてチケッ トを発行する。それらチケットはコード化データを含む 特権アトリピュート証明を有し、その特権アトリピュー ト証明は、その環境内のクライアントのアイデンティテ ィ及び特権アトリビュートに関する情報を与えるよう に、サーバへの供給時にデコード可能である。本発明に よるこのようなセキュリティ計算環境における改良で は、セキュリティ・サーバは、前記外部の資源のうちの 少なくとも1つに関するクライアント・アイデンティテ ィ及び特権アトリビュートに関する追加情報と各外部の 資源がその追加情報を必要とするというストラクチャに 関するデータとを含む拡張レジストリと、サーバが外部 の資源へのアクセスを行うことによるサービスのために クライアントによってリクエストされたチケットにその ような追加情報を更なるコード化データとして含むため の手段とを有し、外部の資源へのアクセスを行うサーバ は、更なるコード化データを認識するための手段と、そ のようなデータをデコードし、その外部の資源へのアク セスのために必要なストラクチャにそれを配置するため の手段とを有する。

[0019]

【発明の実施の形態】図1は本発明を組み込んだネット ワークの部分におけるセキュリティ相互作用を示し、図

2はそのネットワークの関連部分の構成を示す。 図2は クライアントと、ネットワークで接続された別の計算機 上で走る種々のサーバとを示す。場合によっては、同じ 計算機上で走るプロセスによって相異なるサーバが実行 されることがあり、又その同じ計算機がDCE環境の内 部及び外部の両方における資源を持つことがあり、又1 つのサーバにおける多くのインスタンスが相異なる計算 機上で走ることがあることを理解すべきである。図1に おいて、セキュリティ・サーバは、USRのようなユー ザを作るために、ここではRGY-EDIT、即ち、D CEアトリピュート・レジストリ・エディタと呼ばれる プログラムを利用してクライアントのDCEアトリビュ 一トを入れるアドミニストレータADMと相互作用す る。なお、そのユーザはアプリケーション・サーバSV Rにリモート・ファンクション・コールRPCを発行す るアプリケーション・クライアントCLを走らせる。

【0020】サーバSVRがDCEサーバである場合、 それはその内容をアクセス制御リストACLと比較する ためにクライアントによって与えられる特権アトリビュ 一ト証明PACを処理するであろう。ユーザUSRがロ グインする時、ログイン・プロセスはセキュリティ・サ 一バTGSにおける認証サーバにログイン・リクエスト を送る。その認証サーバは、それがDCE資源へのアク セスをリクエストすることを可能にするチケットPTG Tをユーザに発行する。ユーザのアプリケーション・ク ライアントがサーバSVRの資源をアクセスする必要が ある場合、それはその目的のためのチケットをセキュリ ティ・サーパTGSにリクエストする。 そのセキュリテ ィ・サーバは、クライアントが供給するためのPACを 含むサーバ・チケットをサーバSVRに与える(ユーザ が適正な特権を有するものと仮定して)。以下の事項は すべて正規のDCEオペレーションに適用する。

【OO21】本発明によって与えられる拡張は、図2において概略的に示されたネットワークN1との関係において更に後述される。図2では、DCEネットワークはゲートウェイ・サーバGSを含み、そのゲートウェイ・サーバは非DCEサーバRSを、図示のような第2のような第2のにとによってアクセス可能である。各サーバは、それのネットワークとによってアクセスがもなる。各サーバは、イレーティング・システムOSによるネットワークに決続され、各セキュリティ・サーバ及びアプリケーション・サーバは、ネットワークから受け取ったリクエストのセキュリティ・ルーチン・プロセスSRを有するであろう。

【OO22】説明される本発明の実施例の中心的な特徴は拡張PAC又はXPACである。PACは、DCEクライアントに適用するDCEアイデンティティ及び特権アトリビュートを含んだデータ・ストラクチャである。PACは、カーベロス・チケットとして一般に知られた

チケットの許可データ・フィールドにおいてクライアントからサーバに送られる。許可データは許可データ・エレメントのリストより成る。PACはこれらエレメントの1つであり、正規のDCEでは、それは許可データにおける唯一のエレメントである。

【OO23】PACは簡単にはチケットにコピーされない。それは、先ず、ピックル(pickle)され、しかる後、許可データに変換される。PACをピックルすることはPACデータ・ストラクチャを平滑化し、ネットワークを通して転送可能なフォーマットにそれらフィールドを変換することである。これは、チケットが暗号化される前に行われる。ピックルされた結果は、ピックルと呼ばれることが多い。

【〇〇24】チケットがDCEサーバに到達する時、サーバのセキュリティ実行時モジュールは許可データからPACをアセンブルし直す責任がある。暗号化されたチケットは暗号解読され、許可データはピックルされたPACに変換され、しかる後、アンピックル(unpickle)されなければならない。PACをアンピックルすることは、ピックル・プロセスのアクションを逆にすることに関連する。PACの送信されたフォーマットはデータ・ストラクチャ・フォーマットに戻し変換される。

【OO25】XPACは、PACと同じ方法でクライアントからサーバに転送される。それはピックルされ、チケットの許可データ・フィールドにおける単一の許可データ・エレメントとして送られる。許可データ・エレメントそのものは、単一のピックル(基本DCEのピックルされたPAC)ではなく、ピックルのリスト(基本DCEのピックルされたPACに続く一組の追加のピックルであり、各追加のピックルは拡張アトリビュートを表す)を保持するように拡張される。

【OO26】特権及びアイデンティティは、各セキュリティ機構が異なって定義するエンティティである。DC Eクライアントのアイデンティティは、ローカル・エリア・ネットワークのような他の計算環境におけるクライアントのアイデンティティとは異なる形式で表示される。しかし、アイデンティティ及び特権を表示する方法に関係なく、本発明は、DCEクライアントがその種々のアイデンティティ及び特権のすべてをXPACにおいて与えることを可能にする。これを達成するために次のようなオブジェクトが使用される。即ち、

特権アトリビュート・オブジェクト

特権アトリビュート・ハンドラ

特権アトリピュート・マネージャ

特権オブジェクト

これらのオブジェクトの各々については、更に詳しく後述することにする。

【0027】XPAC設計における特権の基本単位は特権アトリピュート・オブジェクトである。このオブジェ

クトは3つの情報片、即ち、アトリピュート・タイプ、 アトリビュート・エンコーディング、及びアトリビュー ト値を含む。アトリピュート・エンコーディングはアト リビュートをピックルに変換する方法を指定する。2つ の一般的なアトリピュート・タイプ、即ち、単純アトリ ビュート及び複雑アトリビュートがある。単純アトリビ ュートは、単一のエンティティより成るアトリピュート 値を含む。単純アトリビュートは、エンコーディング/ デコーディング機能のデフォルト・セットを使用してエ ンコード及びデコード可能である。例えば、単純アトリ ビュートは、単一の文字ストリング(又は、単一の整 数)を含むアトリビュート値を持つものでよい。アトリ ビュートは、文字ストリング(又は、整数)エンコーデ ィング/デコーディングを使用してエンコード/デコー ドされるであろう。複雑アトリビュートは如何ように複 雑であってもよい。複雑アトリビュートのアトリビュー ト値は文字ストリング、整数、及びパイト・ストリーム の組合せを含むものでよい。複雑アトリビュートは、ア トリビュート値のフォーマットの知識を持つカストマイ ズされた機能によってのみエンコード/デコード可能で ある。これらのカストマイズされた機能はアトリビュー ト・ハンドラ(後述のアトリビュート・ハンドラの説明 参照)において与えられる。

【0028】上述のように、アトリビュート値に含まれた情報は、そのアトリビュートが単純アトリビュートであるかないは複雑アトリビュートであるかによって異なるであろう。単純アトリビュートに対しては、アトリビュート値は単一の情報片であり、そのアトリビュートから直接に抽出可能である。複雑アトリビュートに対しては、その値は多くの情報片を含むことがある。アトリビュート・ハンドラは、種々の情報片を抽出する方法を知る機能を提供しなければならない。

【0029】複雑アトリビュートの例は、2つの情報片、即ち、ユーザ I Dを表す文字ストリングとグループ I Dを表す文字ストリングのリストとを含む。このアトリビュートを供給されるアトリビュート・ハンドラは、そのアトリビュートに含まれる任意の個々の情報片(例えば、ユーザ I D)を抽出するために使用される抽出機能を与えるであろう。

【0030】DCE環境において使用されるべき複雑特権アトリピュートは、そのアトリピュートを定義及び操作するために使用される一組の定義及び機能によっても遠成されなければならない。特権アトリピュートに適用する定義及び機能のパッケージは特権アトリピュート・ハンドラと呼ばれる。

【0031】特権アトリビュート・ハンドラは次のものを具体化する。即ち、(1)そのハンドラによりサポートされるアトリビュートをサーバのアトリビュート・マネージャに登録するために使用される初期設定機能、及び(2)アトリビュート・クラスについての情報を得る

ために、又はアトリビュート・クラスのインスタンスを 処理及び操作するために利用可能な機能を含む機能ベク トル。

【0032】初期設定機能はアトリビュート・クラスについての情報を戻す。これはアトリビュート・クラス識別子(名前及びUUID)及びアトリビュート・クラス機能ベクトルを含む。アトリビュート・クラスのための機能ベクトルは次のことを行う機能を含む。即ち、

- (1) アトリビュート・クラスのインスタンスを作成する。
- (2) アトリビュート・クラスを識別するUUIDを戻す。
- (3) アトリビュート・クラスを識別する文字ストリン グ名を戻す。
- (4) アトリビュート・インスタンスに含まれた情報を 印刷する。
- (5) アトリビュート・インスタンスをピックルする。
- (6) アトリビュート・インスタンスをアンピックルす る.
- (7) アトリビュート・インスタンスから情報を抽出する。
- (8) アトリビュート・インスタンスに置かれるべき情報に対してレジストリを照会する。
- (9) アトリビュート・インスタンスに割り振られた資源を自由にする。
- (10) アトリビュート・インスタンスから以前に取り 出された情報を自由にする。

【0033】各アトリビュート・ハンドラはそれのアトリビュート・クラスのインスタンスを処理するために上 記機能のそれ自身のカストマイズされたパージョンを与 えるであろう。

【0034】特権アトリビュート・ハンドラPAH(図 2)は、TGSによって及びターゲット・アプリケーシ ョン・サーバGSによって使用される。TGSは、特権 アトリピュート・ハンドラに与えられた機能を使用して レジストリからアトリビュートの種々の部分を検索し、 アトリピュートを形成し、しかる後、それをピックルす る(従って、それはカーペロス・チケットのXPAC部 分に配置可能である)。ターゲット・アプリケーション ・サーバはハンドラ機能を使用して、XPACから抽出 後にアトリビュートをアンピックルしそしてそのアトリ ビュートから特定の情報を抽出する。アトリビュート・ ハンドラ機能は、アプリケーション・サーバ・コード又 はTGSコードによって直接に呼び出されることはない ことに留意すべきである。それらは、XPACセキュリ ティ実行時API(アプリケーション・プログラミング ・インターフェース)及びXPACアプリケーション・ サーバAPIの下で呼び出される。これは、アプリケー ション・サーバ及びTGSロジックをアトリピュート・ ハンドラ機能から切り離す。

【0035】一般に、特権アトリビュート・ハンドラは(静的に又は動的リンク・ライブラリ(DLL)を介して)アプリケーション・サーバ・コードとリンクされる。チケット許可セキュリティ・サーバの場合には、例外が生じる。TGSの場合、アトリビュート・ハンドラは、セキュリティ・サーバが初期設定する時、動的にサーバに付加される。これは、TGSがTGSコードを再コンパイル及び再リンクする必要なしにアトリビュート・ハンドラを追加又は削除することを可能にするために行われる。アトリビュート・ハンドラがセキュリティ・アトリビュートを操作するため、セキュリティアドミニストレータだけがセキュリティ・サーバにアトリビュート・ハンドラを加えることを許可されなければならない。

【0036】特権アトリビュート・マネージャPAM (図2) は、どのクラスの複雑アトリビュートがサーバ に対して定義されるかを表す情報を記憶するコンポーネントである。各サーバは1つの特権アトリビュート・マネージャ・コンポーネントを含む。

【0037】サーバが複雑アトリビュートを操作できる前に、それはアトリビュート及びそれの関連のハンドラをアトリビュート・マネージャに登録しなければならない。(アトリビュート登録は、サーバ初期設定時に行うことが可能である)。初期設定機能のアドレスをアトリビュート・マネージャに送ることによって、アトリビュートが登録される。この機能はアトリビュート・ハンドラによって広められる。アトリビュート・マネージャは、アトリビュート・クラスに関する次のような情報、即ち、アトリビュート・クラスは関する次のような情報、即ち、アトリビュート・クラスは関する次のような機能ベクトル、を取得しそして記憶するために初期設定機能を使用する。

【〇〇38】UUID及び名前はアトリビュート・クラスを識別し、機能ペクトルはアトリビュート・クラスのインスタンスを操作するに必要な機能を与える。アトリビュート・マネージャはアトリビュート・ハンドラからこの情報をすべて取得し、それを内部のルックアップ・テーブルに配憶する。

【0039】アトリビュートがサーバによって処理されるべき場合、そのサーバは、先ず、そのアトリビュートが単純アトリビュートであるか又は複雑アトリビュートであるかを決定しなければならない。そのアトリビュートが単純アトリビュートである場合、デフォルト・ルーチンが使用可能である。そのアトリビュートが複雑アトリビュートである場合、サーバはアトリビュートが登録されているかどうかを決定する。それが肯定される場合、アトリビュート・マネージャは、その後そのアトリビュートを処理するために使用可能な機能ベクトルをサーバに戻す。その複雑アトリビュートが登録されていない場合、

アトリビュート・マネージャはエラー・ステータスを戻 し、サーバはそのアトリピュートを無視しなければなら ない。

【〇〇40】特権オブジェクトは特権アトリビュートのコンテナである。XPACは、DCEアトリビュート及び非DCEアトリビュートを含む特権オブジェクトである。例えば、XPACはDCE部分及び1つのローカル・ホスト・セキュリティ・サブシステム特権アトリビュートを含むことができる。特権オブジェクトの観点から、それが含む特権アトリビュートは不透明なデータ・オブジェクトである。特権オブジェクトは任意の数の特権アトリビュート・オブジェクトを含むことができる。【〇〇41】図2は、XPAC拡張を使用するクライア

【〇〇41】図2は、XPAC拡張を使用するクライアント・サーバ交換に関連の主要なコンポーネントを示す。DCEサーバをアクセスすることを欲するDCEクライアントはDCE TGSからそのサーバに対するチケットをリクエストする。そのTGSは、ターゲット・サーバが非DCE特権機構と関連のサーバであるからうかを決定するためにそれの拡張レジストリを調べる。非DCE特権機構と関連したターゲット・サーバは、クライアントがPACの代わりにXPAC(DCE特権にクライアントがPACの代わりにXPAC(DCE特権にクライアントがPACの代わりにXPAC(DCE特権にクライアントがACの代わりにXPACを要求する。タは拡張レジストリからそのクライアントの適当な拡張アトリビュートを得て、XPACを形成する。

【0042】結局、クライアントはネットワークN1を介してサーバにサービス・チケットを与える。サーバは、PACに対するプロシージャと同じプロシージャを呼び出すことによってクライアントのXPACに対するポインタを得る。そこで、サーバは、後述のAPIを使用してXPACから種々の拡張アトリビュートを抽出することができる。

【OO43】DCEクライアントの観点からは、変化は全くない。非DCE資源へのアクセスをリクエストするクライアントは、その資源へのアクセスを制御するDCEサーバにチケットをリクエストする。クライアントはそれのPTGTをTGSに送り、それに応答してサーバ・チケットを受け取る。

【OO44】クライアントが受け取ったチケットは、正 規のDCE-PACではなくXPACを含む。これはク ライアントにとって透明である。結局、クライアントが ターゲット・サーバを呼び出す時、それはXPACを含 むサーバ・チケットを送る。

【0045】アドミニストレータがクライアント及びターゲット・サーバ自体に対する拡張レジストリにおいて拡張アトリビュート情報を構成した後にしか、XPACは形成可能ではなく、使用可能でもない。拡張特権アトリビュートを使用するターゲット・サーバに対して、アドミニストレータは、ターゲット・サーバが使用する各拡張アトリビュートに対するサーバ特権機構レコードを

定競しなければならない。サーバ特権機構は、サーバへのアクセスに必要な特権アトリビュートのセット及び各特権アトリビュートに適用するオプショナル追加データを含むようにターゲット・サーバのレジストリを論理的に拡張する。

【0046】そのセットにおける各特権アトリビュートはUUIDによって指定される。このUUIDは、レジストリから直接に検索されそしてクライアントのXPACに置かれるべき単一の単純アトリビュートのUUIDであるか、或いはアトリビュート・ハンドラが形成しそしてXPACに挿入する複雑アトリビュートのUUIDであろう。XPACに配置されるべき特権アトリビュートが何らかの方法で修飾されなければならない場合、この目的のためには追加のデータを使用することが可能である。

【0047】特権機構及び追加のデータの使用を、次のような例によって最も良く説明することができる。

【0048】サーバ1は、クライアントがそのサーバの 非DCE資源へのアクセスを得る前に、そのクライアン トがそれのアクセス・コードをXPACにおけるそれの ローカル・ホストに与えることを必要とする。サーバ1 は計算機A、B、C、D、及びEに存在する。計算機 A、B、及びCにおけるサーバ1のインスタンスはタイ プA1のアトリビュートを使用し、一方、計算機D及び **Eにおけるサーバ1のインスタンスはタイプB1のアト** リピュートを使用する。タイプA1及びB1のアトリビ ュートは両方とも単純アトリピュートである。従って、 必要なデータ・ストラクチャ、即ち、単純なデフォルト ・ストラクチャが知られるように、XPACは単純アト リビュートとして識別されるそのクライアントのタイプ A1及びB1アトリピュートを含まなければならない。 【0049】サーバ2は、外部資源へのゲートウェイ・ アクセスを与えるサーバである。これらの資源をアクセ スするために、クライアントは、ユーザ・プロファイル 全体を含む(ユーザID、グループ・リスト、及び他の セキュリティ・データを含む) 複雑アトリピュートを与 えなければならない。単純アトリピュートのリストとし て個々のアトリビュートすべてを指定する代わりに、複 雑な特権アトリビュートA2が定義される。アトリビュ ートA2のインスタンスはそれの値フィール ドにユーザ ·プロファイルを含む。A2は、A2のアトリビュート ・ハンドラがセキュリティ・サーバ及びターゲット・サ **一パの両方において導入される場合のみ使用可能であ** る。A2のハンドラは、XPACに及びXPACからユ 一ザ・プロファイルを封入し及び抽出する方法を知って いるコードである。アドミニストレータは、サーバ1及 びサーバ2に対するレジストリにおける次表に示すデー タを指定するであろう。即ち、

【表1】

サーバ自体 必要な特権機構 追加データ サーバ1 A1 A、B、C B1 D、E

サーバ2 A2 なし

【OO50】追加データとラベル付けされたフィールドは、XPACに配置されるべき情報を更に修飾するために使用可能なオプショナル・エントリである。このフィールドにおける情報のフォーマット及び意味は、それが適用するアトリビュートのコンテキストにおいてのみ理解可能である。上記の表1において、追加データ「A、B、C」はアトリビュートA1のコンテキストにおいてはローカル計算機A、B、及びCを意味するように解される。

【0051】RGY-EDITを使用するアドミニストレータは必要な特権機構を文字ストリングとして入れる。これらはUUIDに変換される。追加データは、それが適用するアトリビュート・タイプにとって意味のあるフォーマットで入れられる。例えば、追加データが計算機のリストである場合、それも文字ストリングのリストとして入れることが可能である。これらの文字ストリングは内部的にUUIDに変換可能である。又、アドミニストレータは、上記ターゲット・サーバをアクセニュートをすべて入れなければならないであろう。クライアントの主要なエントリは次のように思われる。即ち、クライアント自体:

ペースDCEアトリピュート 拡張アトリピュート --->A1-A-値1 A1-B-値2 A1-C-値3 B1-D-値4 B1-E-値5

【0052】拡張特権アトリピュートをセキュリティ・ レジストリ・データベースDBに加えるための機構が必 要である。適当な機構の一例は、オープン・ソフトウエ ア・ファウンデーションから入手可能なDCE RFC 6.0 において提案された「拡張レジストリ・アトリ ビュート(ERA)」である。以下では、この必要な機 構をERAと呼ぶことにする。そのERA機構は、DC Eアドミニストレータによって呼び出され、拡張サーバ 及びクライアント・アトリビュートERAをサーバ及び クライアント・レジストリ・エントリDB(図1)に加 える。このERA機構は、外部APIを使用して、及び DCE管理ユーティリティ(例えば、RGY-EDI T)を介してアクセス可能でなければならない。 同様 に、TGSは、レジストリからの拡張特権アトリビュー トを検索するためにERAに対するアクセスを持つであ ろう。

【0053】無修正のDCEでは、TGSがサーバ・チケットに対するクライアント・リクエストを受け取る時、それは受信したPTGT(カーペロス許可データ・フィールドにPACを含む)を暗号解読及びデコードし、PTGTから宛先サーバ・チケットに許可データを盲目的にコピーし、しかる後、その結果のチケットを再エンコード及び再暗号化する。

【OO54】XPAC設計は2つのロケーション、即 ち、セキュリティ・サーバ初期設定及びTGSリクエス ト処理、におけるセキュリティ・サーバに変更を強い る。セキュリティ・サーバが先ずスタートする時、それ は余分の構成ファイルを読み取らなければならない。こ のファイルはファイル名のリストを含む。各ファイル名 は複雑な特権アトリビュートに対するアトリビュート・ ハンドラを含むファイルを表す。セキュリティ・サーバ は、各アトリビュート・ハンドラに含まれた機能を動的 にロードする。アトリビュート・ハンドラPAHを動的 にロードすることによって、新しいアトリピュートが、 再コンパイル又は再リンクの必要なしにそのシステムに 追加可能である。ハンドラを含むファイル名を構成ファ イルに追加すること、TGSを停止させること、しかる 後、TGSを再開始させることによって、(新しい、更 新されたハンドラのリストがロードされ)、新しいアト リピュートが追加可能である。これの代替え方法の1つ は、構成ファイルの管理がRGY-EDITの枠組に統 合される場合、TGSを停止させることなく構成ファイ ルを更新しそして新しいハンドラをロードするである。 【0055】TGSがアトリビュート・ハンドラをロー ドする時、それは特権アトリビュート・マネージャPA

Mに、そのハンドラを登録する。その後、TGSがハンドラの機能をアクセスする必要がある時、アトリビュート・マネージャはそのアクセスを行うであろう。
【0056】TGSに対する第2の変更では、PACを保持した入力許可データがXPACを保持した出力許可データに変えられるように、TGSリクエスト処理がわずかに修正される。サーバ・チケットに対するクライアント・リクエストがTGSに到違する時、現在のDCE

ント・リクエストがTGSに到達する時、現在のDCEにおけるように、TGSリクエスト処理は正規のデコーディング及び暗号解読オペレーションから始まる。しかし、PTGTからサーバ・チケットに許可データをプローする前に、TGSは2ステップのルックアップ・プロシージャを開始する。それの第1ステップでは、TGSは、ターゲット・サーバが何れかの非DCEサーバ特権機構と関連しているかどうかを決定するためにERA機構(上記参照)を使用する。そのようなサーバ特権機構が存在しない場合、TGSは、正規のTGSリクエスト処理を使用してターゲット・サーバ・チケットを発行する。しかし、何れかの非DCEサーバ特権機構がターゲット・サーバに適用する場合、TGSはそのルックアット・サーバに適用する場合、TGSはそのルックアッ

プの第2ステップを開始する。

【0057】ルックアップの第2ステップは、各非DC Eサーバ特権機構に対して適用するクライアントの拡張 アトリビュートを検索することに関連する。各特権機構 は、ターゲット・サーバに与えられなければならない拡 **張特権アトリピュートのクラスを識別する(即ち、特権** 機構UUIDはアトリピュート・クラスUUIDに等価 である)。各機構に対して、TGSは、先ず、そのクラ スのアトリビュートに対するハンドラが存在するかどう かを決定するために特権アトリピュート・マネージャを 照会する。それが存在する場合、特権アトリビュート・ マネージャは、そのアトリビュート・クラスに適用する 機能ベクトルを戻す。TGSはこのベクトルを使用し て、そのクライアントに属し且つそのサーバにおいて適 用するアトリビュートを検索する。その機能ベクトル は、再びそのアトリビュートをピックルするために使用 され、TGSはそのピックルを許可データ・フィールド (基本DCE特権を含んでいる)に付加し、そしてサー バ・チケットはそのクライアントに戻される。

【0058】アトリビュート・ハンドラが存在しない場合、TGSは、必要なアトリビュートが単純アトリビュートであると仮定し、クライアントのレジストリ・エントリからそのアトリビュートを検索するためにERA機構を使用する。そのアトリビュートはデフォルト・ピックル・ルーチンを使用してピックルされ、TGSはサーバ・チケットにおける許可データ・フィールドにそのピックルを付加し、そしてサーバ・チケットはクライアントに戻される。

【0059】拡張特権を持った許可データ・フィールドのフォーマットは次のように見える。即ち、

許可データ・カテゴリ(OSF-DCE)

長さ(基本及び特別ピックルを含む)。

内容---> 基本DCEピックル アトリピュート1ピックル アトリピュート2ピックル

アトリピュートNピックル

【〇〇6〇】拡張特権アトリビュートを必要とするアプリケーション・サーバは、それがXPACを扱わなければならないことを知っている。そのサーバは、それが必要とする拡張アトリビュートのタイプも知っている。XPACに含まれた情報をサーバが使用するためには、そのサーバは、それが使用するアトリビュートのタイプを登録しなければならず、そしてXPACに含まれた拡張アトリビュートから所望の情報を取り出さなければならない。

【0061】サーバが拡張アトリビュート・タイプを登録する時、それは、セキュリティ実行時モジュールがそのアトリビュート・タイプを処理するに必要な情報を与える。この情報はそのアトリビュートに対する初期設定機能のアドレスである。サーバがアトリビュートを登録

する時、そのサーバに対する特権アトリビュート・マネージャは初期設定機能を使用してそのアトリビュートに対するクラス情報を取得し、そして記憶する。この情報はアトリビュート・クラス指示子(UUID)、アトリビュート・クラス・ストリング名、及びそのクラスからアトリビュートのインスタンスを操作するために使用されるルーチンを含む機能ベクトルを含む。ターゲット・サーバの特権アトリビュート・マネージャは、TGSが記憶するのと同じ方法でこの情報を内部ルックアップ・テーブルに記憶する(図1参照)。

【0062】XPACを含むチケットがサーバに到達す る時、そのサーバの実行時セキュリティ・モジュールは カーペロス許可データを分析し、XPAC特権オブジェ クトを形成する。その分析中、それは、先ず、DCE特 権を抽出する。拡張(即ち、DCEピックルに付加され た追加のピックル)が存在する場合、それは各拡張のク ラスを調べ、そのクラスのための機能ベクトルに対する 特権アトリビュート・マネージャを照会する。特権アト リビュート・マネージャがそのクラスを登録している場 合、その機能ベクトルは戻され、ベクトルのアンピック ル・ルーチンが呼び出され、そしてアンピックルされた アトリビュートが特権オブジェクトに加えられる。アト リビュート・マネージャがそのクラスに対するハンドラ を登録していない場合、アトリピュートは無視される。 アプリケーション・サーバは、前述の外部APIの1つ を呼び出すこと及び所望のアトリビュートを抽出するこ とによって、拡張特権をアクセスすることができる。D CE1.0サーパは、XPACに含まれた拡張特権を無 視するであろう。それらはXPACをDCE1.0PA Cのように扱うであろう。

【0063】XPACに対応する特権オブジェクトは次のような形式を持つであろう。即ち、

基本DCE部分

拡張UUID

アトリビュートの数

アトリピュート1---->A1フィールド アトリピュート2---->A2フィールド

【〇〇64】拡張UUIDは、セキュリティ実行時モジュールにとって良く知られたUUIDである。それは、基本DCE部分に続く拡張アトリビュートの存在を表す。UUIDの不存在は、古いスタイルのPACが処理されようとしていることを表し、従って、セキュリティ実行時モジュールは、何れの拡張も処理しようとはしないであろう。

【0065】次の事項は拡張PAC処理に関連した主要 ステップである。

- (1)TGSが始動し、すべての特別の特権アトリビュ ート・ハンドラをロードする。
- (2)サーバSが始動し、それが認識するすべての特別 のアトリビュートを登録する。

- (3) クライアントCがTGSにサーバSのチケットを リクエストする。
- (4) TGSは、サーバSが何らかの拡張特権アトリビュートを必要としているかどうかをチェックする。
- (5) それが肯定される場合、TGSはそれらアトリビュートのインスタンスに対してクライアントCのレジストリ・エントリを照会し、それらをサーバ・チケットに 挿入する。
- (6) TGSがサーバSに対するチケットをクライアントCに戻す。
- (7) クライアントCがサーバSにリクエストを送り、 サーバSにチケットを渡す。
- (8) サーバSのセキュリティ実行時モジュールがその チケットからXPACを抽出する。
- (9) サーバSはXPACから種々のアトリピュートを 明瞭にリクエストし、それらを必要に応じて使用する。

【0066】正規のDCEでは、他のセルにおけるサーバをアクセスすることを望んでいる1つのセルにおけるクライアントは、それら2つのセルにおけるDCEセキュリティ・アドミニストレータによって信頼関係が形成されている場合、そのように行うことができる。サーバのセルにおけるTGSがそのクライアントに対するサービス・チケットを、起点クライアントのPACを使用して発行することができるので、これは可能である。

【0067】しかし、1つのセルにおけるクライアントが他のセルにおけるサーバをアクセスすることを望み且つそのサーバがそのクライアントの拡張アトリビュートを必要とする場合、そのモデルは更に複雑になる。そのサーバがそのクライアントの拡張アトリビュートを必要とすることを知っている唯一のエンティティはそのサーバのセルにおけるTGSである。このTGSは、そのサーバのセルにおけるTGSである。このTGSは、そのサーバが拡張特権アトリビュートをサポートすることはできない。事実、そのサーバのセルは、外部のクライアントをそのセルに相互登録するための機構を与えなければならず、そしてこれら外部のクライアントをそのセルに相互登録するための機構を与えなければならず、そしてこれら外部のクライアントをオートを加えなければならい。

【0068】この設計は、ERA機構が外部クライアント自体及びそれらのアトリビュートを1つのセルに相互登録するための機構を与えることを仮定している。このような機構の場合、XPACを必要とする外部セルにおいて生じたリクエストは次のような方法で処理されるであろう。即ち、

- (1) サーバのセルにおけるTGSが始動し、すべての 特別な特権アトリピュート・ハンドラをロードする。
- (2) サーバSが始動し、それが認識するすべての特別 アトリビュートを登録する。
- (3) そのサーバのセルにおけるアドミニストレータが

そのセルにクライアントCを相互登録し、サーバSに適用するそのクライアントの拡張アトリビュートを加える。

- (4) クライアントCがそれ自身のTGSにサーバSの チケットをリクエストする。
- (5) マルチ・セル相互作用が開始され、その結果、サーバSのチケットに対するリクエストがそのサーバのTGSに行われる。
- (6) このTGSは、サーバSが何らかの拡張特権アトリビュートを必要としているかどうかをチェックする。
- (7) それが肯定される場合、TGSはそれらアトリビュートのインスタンスに対して外部クライアント自体Cのための相互登録されたエントリを照会し、それらをサーバ・チケットに挿入する。
- (8) TGSがサーバSに対するチケットをクライアントCに戻す。
- (9) クライアントCがサーバSにリクエストを送り、 サーバSにチケットを渡す。
- (10) サーバSのセキュリティ実行時モジュールがそのチケットからXPACを抽出する。
- (11) サーバSはXPACから種々のアトリビュート を明瞭にリクエストし、それらを必要に応じて使用す る。

【〇〇69】この実施例は、XPACを認識しないすべてのサーバとの相互運用性を維持する。これは可能なことである。それは、サーバがアドミニストレータによって適正に登録されると仮定すると、XPACを認識しないサーバだけがそれらを受け取り、XPACを認識しないサーバはサーバ・チケットにおいてそれらを受け取らないためである。たとえ、アドミニストレータがサーバを、XPACを認識するものとして不正確に登録しても、サーバはXPACにおける拡張を無視するであろう。

【0070】この実施例はDCEセキュリティ・サービスにおいて包含するための新しいAPIを提案する。その設計は既存の基本DCEコードに対する非常にわずかな変更を必要とするだけであり、基本DCEに対する次のような変更でもって基本DCEに組込可能である。即ち、

- (1)特権アトリビュート・ハンドラをロードするためのセキュリティ・サーバ始助コードにおけるフック。
- (2) アトリビュートをチケットに加えるためのTGS 処理コードにおけるフック。
- (3) 入力XPACをアンパックするためのセキュリティ実行時モジュールにおけるフック。

【OO71】アクセスされるべき特定の資源にとって特有の特権アトリビュート処理コードのすべては、動的にロードされる(TGSによって)か、或いは静的にリンクされる(アプリケーション・サーバによって)。それ

は、アトリビュート・ハンドラ・ルーチンに対して指定 されたフォーマットに適合する必要がある。拡張アトリ ビュートを利用することを望んでいるアプリケーション ・サーバは新しいAPIを呼び出す。

0 .

【OO72】本願において開示されるXPAC設計は、 PACに加えられるべきDCEクライアントの非DCE 特権アトリピュートのための機構を与える。その設計の 特性は次のように要約するすることができる。即ち、

- (1) クライアント側のコードに対するコード変更は必要なく、その機構はクライアントにとって透明である。
- (2) クライアントは、ターゲット・サーバの性質に関する明瞭な知識を維持する必要がない。
- (3) XPACを認識しないサーバは影響されない。
- (4) セキュリティ・サーパのTGSに対して、及び× PACを使用することを欲するアプリケーション・サー パのセキュリティ実行時モジュールに対して、わずかな 修正が必要なだけである。
- (5) 追加のリモート・プロシージャ・コールは導入されない。
- (6) 新しいアトリビュート・ハンドラをロードすることによって、追加の拡張アトリビュートが適応可能である。
- (7) XPACに配置された拡張アトリビュートは特定のターゲット・サーバへのアクセスのために必要なものだけである。

【0073】A. セキュリティ・サーバのためのAPI (a) 特権アトリビュート・ハンドラをロードする パラメータ:なし

概説:このAPIは、それが処理できる特権アトリビュートのリストをロードするためにTGSによって呼び出される。

髙レベル・フロー:

- ・<アトリビュート・ハンドラ・モジュールのファイル名>を構成ファイルから読み取る。
- ・アトリビュート・ハンドラの初期設定ルーチン(登録 機能)をそのモジュールから動的にロードする。
- ・特権アトリビュート・ハンドラを登録するためのルーチン(下記参照)を呼出し、初期設定ルーチンのアドレスを入力として渡す。

【OO74】(b)許可データを付加する

パラメータ:

入力

許可データ 一組の付加ピックルより成るカーペロス許可データ

出力

PAC XPACのアンピックル・パージョン

概説:この内部機能はアプリケーション・サーバのセキュリティ実行時モジュールによって呼び出される。それは1つ又は複数個のピックルされた特権項目を含むカーベロス許可データを変換し、その特権をアンピックル

し、XPACを形成する。この機能は既存の許可データ・ツー・PAC処理を置換する。

高レベル・フロー:

・カーペロス許可データを一組のピックルされたアトリ

パラメータ: 入力

クライアント TGSリクエストを行うクライア

ントの名前

サーパ TGSリクエストのターゲットで

あるサーバの名前

入カー出力

許可データ クライアントの許可データー新し

い特権が付加される

概説:これは、TGSが入力のTGSリクエストをデコードし且つ暗号解読した後、TGSによって呼び出される内部機能である。そのリクエストにおけるターゲット・サーバが、クライアントが特別な非DCE特権与えることを必要とするものである場合、この機能はこれらの特権を検索し、許可データに含まれた既存の特権にそれらを付加する。

髙レベル・フロー:

- ・入力の許可データを調べ、DCE許可データである第 1 許可データ・エレメントを決定する。
- ・クライアント及びサーバ名をUUIDに変換する。
- ・ターゲット・アプリケーション・サーバが非DCE特権機構を使用するかどうかを決定する。
- ・サーバによって要求される各特権機構に対して、
- ーアトリビュートが登録されたハンドラ機能を有するか どうかを決定する
- -アトリビュートがハンドラを有する場合、
- ーアトリビュートのインスタンスを作成するためにそれ の作成機能を呼び出す
- ークライアントの拡張レジストリ・エントリからアトリ ビュート値を検索するためにそれの照会レジストリ機能 を呼び出す
- ーアトリビュートが登録されたハンドラを持たない場 ヘ
- -実際のアトリビュートに関してレジストリを照会する
- -アトリピュートをピックルする
- -許可データに保持されたピックルのセットにそのピックルを付加する

【0075】B. セキュリティ実行時機能

(a)拡張PACを形成する

ビュートに変換する

- ・DCE部分をアンピックルする
- ・各追加のピックルに対して、
- -アトリビュートをアンピックルする
- ーアトリビュートをXPAC特権オブジェクトに挿入する
- ・完成したXPACを戻す

【〇〇76】実行時機能は、入力XPACに対してスペースを割り振るため及びこのスペースが最早必要ない時にはこのスペースを自由にするためにも、特権アトリビュート・マネージャに対するルックアップ・テーブルを初期設定しそしてアクセスするためにも、そのようなテーブルが最早必要ない時にはそのテーブルと関連した資源を開放するためにも、そして特権アトリビュート・マネージャを登録及び登録解除するためにも与えられる。

【0077】C. アプリケーション・サーバに対するAPI

(a) 特権アトリビュート・ハンドラを登録する パラメータ:

入力

登録情報

特権アトリピュートに対する初期設定 機能のアドレスを含む不透明なデータ に対するポインタ

出力

アトリピュート・クラス 登録されたアトリピュ ートを識別するUUID

概説:このAPIは、それが認識しそして処理する特権 アトリビュートを登録するために、サーバによって呼び 出される。

高レベル・フロー:

- ・登録情報から初期設定機能を抽出する
- ・アトリビュートを登録するために特権アトリビュート
- ・マネージャを呼びだし、その機能ペクトル、クラスU U I D、及びクラス名を戻す
- ・クラスUUIDを起呼者に戻す

【0078】(b)特権アトリビュート・ハンドラを登録解除する

パラメータ:

入力

アトリピュート・クラス 登録解除されるべきア トリピュート・クラスを識別するUUID

概説:このAPIは、それが前に登録した特権アトリビュートを登録解除するためにサーバによって呼び出される。

髙レベル・フロー:

・アトリビュートを登録解除するために特権アトリビュート・マネージャを呼び出す

【OO79】(c)カーソルを初期設定する

パラメータ:

出力

カーソル 初期設定されたカーソルに対するポインタ

概説:このAPIは特権アトリビュート・オペレーションにおけるその後の使用のためにカーソルを初期設定する

髙レベル・フロー:

カーソル・オブジェクトを割り振る

カーソルを初期設定する

【0080】(d)カーソルをリセットする パラメータ:

入力・出力

カーソル カーソル・オブジェクトに対するポイ ンタ

概説:このAPIは既存のカーソルをリセットする。これは特権アトリピュートの照会を再開させるために行われる。

髙レベル・フロー:

・カーソル・オブジェクトをリセットする

【0081】(e)カーソルを削除する

パラメータ:

出力

カーソル カーソル・オブジェクトに対するポイ ンタ

概説:このAPIは既存のカーソルによって保持された 資源を自由にする

髙レベル・フロー:

・カーソル・オブジェクトを削除する

【0082】(f) XPACから基本DCE-PACを 抽出する

バラメータ:

入力

特権 クライアントのXPACに対するポインタ 出力

DCE特権 XPACから取り出された基本DC E-PACに対するポインタ

概説:このAPIはXPACから基本DCE―PACを 抽出する。出力はXPACに含まれたDCE―PACの コピーである

髙レベル・フロー:

- ・DCE一PACのコピーに対してメモリを割り振る
- ・DCE-PACを新たに割り振られたメモリにコピー する

【OO83】(g)基本DCE-PACと関連の資源を 自由にする パラメータ:

入力

自由にされるべき資源を有する基本DCE 特権 -PAC

概説:このAPIは、先行のAPIに対する呼出しを介 して得られた基本DCE一PACと関連した資源を自由 にする

髙レベル・フロー:

・DCE-PACを自由にする

【0084】(h)拡張PACと関連の資源を自由にす

パラメータ:

入力

自由にされるべき資源を有する拡張PAC 特権 概説:このAPIは拡張PACと関連した資源を自由に する。

髙レベル・フロー:

- ・XPACの動的に割り振られた部分を自由にする
- XPACの残りを自由にする

【0085】(i)特権アトリビュートを抽出する パラメータ:

入力

クライアントのXPACを対するポインタ 特権 アトリピュート・タイプ XPACから取り出さ れるべき特権アトリピュートのタイプ

入力・出力

カーソル・オブジェクトに対するポイ カーソル ンタ

出力

アトリピュート 取り出された特権アトリビュー トに対するポインタ

概説:このAPIはXPACから特権アトリビュートを 抽出する。アトリビュート・タイプ入力パラメータが指 定される場合、XPACはその指定されたタイプに適合 したアトリビュートを見つけるために走査される。適合 した特権アトリビュートに関するサーチはカーソル位置 から開始する。アトリビュート・タイプ入力パラメータ が「NULL」にセットされる場合、次の特権アトリビ ュート(カーソルの後)は戻される。抽出が成功する と、カーソル位置はその取り出された特権アトリピュー トを参照するために更新される。

髙レベル・フロー:

- ·送られたPACがXPACであることをチェックす る。
- ・カーソル位置で開始する
- カーソルが過去の最後のアトリピュートを指す場合、 エラーを戻す
- ・次のようにループする
- -次のアトリピュートを得る
- ーアトリビュート・タイプが指定される場合、アトリビ

ュート・タイプに関して一致するかどうかをチェックす

- -カーソル位置を更新する
- 一致が見つかるまで或いはリストの終わりまでループす

【〇〇86】(j)特権アトリピュートのインスタンス を作成する

パラメータ:

入力

作成されるべき特権ア アトリビュート・タイプ トリピュートのタイプ

出力

新たに作成されたアトリビュー アトリビュート トに対するポインタ

概説:このAPIは特定のクラスの特権アトリビュート のインスタンスを作成する。そのクラスの一般的なイン スタンスが作成され、インスタンス特定値がその後の機 能呼出しによって満たされたまま残される。この機能 は、クライアントの証書に置かれるべきXPACを形成 する時、セキュリティ・サーバによって呼び出される。 又、それは、それが入力クライアント証書を使用してX PACを形成する時、アプリケーション・サーバのセキ ュリティ実行時モジュールによっても呼び出される。

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュート・クラスが登録されているかどうかを チェックする
- アトリビュート・インスタンスに対してメモリを割り 振る
- 後で満たされるべきすべてのインスタンス・フィール ド(特定フィールド)を残して非インスタンス特定デー タでもってインスタンスを初期設定する

【OO87】(k)アトリビュートと関連の資源を自由 にする

パラメータ:

入力

自由にされるべき資源を有する アトリピュート アトリピュート

概説: このAPIは特権アトリビュートと関連した資源 を自由にする。

髙レベル・フロー:

- ・アトリピュート・クラスが登録されているかどうかを チェックする
- ・アトリビュートのアトリビュートークラスー特定部分 を自由にする
- ・アトリビュートと関連した資源の残りを自由にする 【〇〇88】(1)特権アトリビュートのタイプを抽出 する

パラメータ:

入力

アトリビュート 特権アトリビュートに対するポ インタ

出力

アトリピュート・タイプ 特権アトリピュートの タイプ

概説:このAPIは特定の特権アトリビュートのタイプを戻す。「アトリビュート・タイプ」出力パラメータが 起呼者によって割り振られる。

髙レベル・フロー:

・特権アトリピュートのタイプ (即ち、クラス) を表す UU! Dを戻す

【0089】(m)特権アトリビュートから値を抽出す る

パラメータ:

入力

アトリピュート 特権アトリピュートに対するポ インタ

基準 複雑アトリピュートに対して、これはその アトリピュートのどの部分が戻されるべき かを指定する

入力・出力

カーソル カーソル・オブジェクトに対するポイ ンタ

出力

アトリピュート値 特権アトリピュートに含まれ た値

概説:このAPIは特権アトリビュートに含まれた値を 戻す。そのアトリピュートが単純アトリピュートである 場合、基準及びカーソル入力は無視される。そのアトリ ピュートが複雑アトリビュートである場合、基準はどの 値が戻されるべきかを指定する。アトリピュートが所望 の基準の複数のインスタンスを含む場合、カーソルは次 のインスタンスを戻すために使用される。戻されたアト リビュート値によって使用されるメモリはこの機能によ って割り振られ、後続のAPIに対する呼出しでもって 自由にされなければならない。

髙レベル・フロー:

- ・単純アトリビュートである場合、それの値を戻す
- ・複雑アトリビュートである場合、それが処理可能なものであるかどうかを知るためにルックアップ・テーブルをチェックする
- ・それが処理可能なものである場合、それの抽出機能を 呼び出す

【0090】(n)アトリピュート値によって使用される資源を自由にする

パラメータ:

入力

アトリピュート 特権アトリピュートに対するポ インタ

入力・出力

アトリピュート値 自由にされるべきアトリピュ ート値

概説:このAPIはアトリビュート値によって使用される資源を自由にする

髙レベル・フロー:

- ・単純アトリピュートの値である場合、それを自由にす る
- ・複雑アトリビュートの値である場合、それが処理可能 なものであるかどうかを知るためにルックアップ・テー ブルをチェックする
- ・それが処理可能なものである場合、それの自由機能を 呼び出す

【0091】D. アトリビュート・ハンドラAPI以下の機能はアトリビュート・ハンドラによって与えられる。アトリビュート・ハンドラは機能ポインタのベクトルであり、従って、それらの機能の実際の名前は重要ではない。そのベクトルが作成される時、それは、この項で説明することを実施する機能に対するポインタを与える。

(a) 作成

パラメータ:

出力

アトリピュート アトリピュート・ハンドラによって定義されたタイプの特権アトリピュートの新たに作成されたインスタンスに 対するポインタ

概説:そのハンドラのタイプの特権アトリビュートのインスタンスを作成する

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュートの新しいインスタンスを割り振る
- ・新しいインスタンスを指すように「アトリピュート」 出力パラメータをセットする

【0092】(b)タイプ パラメータ:

入力

アトリピュート 特権アトリピュートに対するボ インタ

出力

アトリピュート・タイプ アトリピュートのタイ プを指定するUUID

概説:起呼者によって割り振られた「アトリビュート・タイプ」出力パラメータを、アトリビュートのタイプを指定するUUIDに等しくセットする。「アトリビュート」入力パラメータは「NULL」であってもよく、これはアトリビュート・クラスのタイプが(特定のアトリ

ビュートに含まれるタイプとは対照的に) 出力として望 ましいことを表す。

高レベル・フロー:

・アトリビュートが正しいクラスのもの(又は、NULL)であることをチェックする

・アトリビュート・クラスに対するアトリビュート・タ イプに「アトリビュート・タイプ」出力パラメータをセットする

【0093】(c)名前 パラメータ:

入力

アトリピュート 特権アトリピュートに対するボ インタ

出力

アトリピュート名 アトリピュートの名前の文字 ストリング表示

概説:アトリビュート・クラスの名前を「アトリビュート名」パラメータにコピーする。「アトリビュート」入カパラメータは「NULL」であってもよい。これは、アトリビュート・クラスの名前が(特定のアトリビュートの名前とは対照的に)出力として望ましいことを表す。その名前がコピーされるパッファは起呼者によって割り振られる。

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュートが正しいクラスのもの(又は、NULL)であることをチェックする
- 「アトリビュート名」出力アーギュメントとして送られたパッファにアトリビュート・クラスのストリング名をコピーする。

【0094】(d) プリント・アトリビュート パラメータ:

入力

アトリピュート 特権アトリピュートに対するボ インタ

概説:アトリビュートに含まれた情報をプリントする 髙レベル・フロー:

- ・アトリピュートが正しいクラスのものであることをチェックする
- ・アトリビュートに含まれた情報をプリントする 【0095】(e)エンコード パラメータ:

入力

アトリビュート 特権アトリビュートに対するポ インタ

出力

エンコード・アトリピュート アトリピュートの エンコード (即ち、ピックルさ れた) パージョンに対するポイ ンタ

概説:供給されたアトリピュートをピックルする

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュートが正しいクラスのものであることをチェックする
- ・ピックルを保持するために必要なメモリを計算し、割り振る。
- ・アトリビュートをピックルする

【0096】(f) デコード パラメータ:

入力

アトリピュート 情報のデコード (即ち、アンピックルされた) パージョンを満たされる特権アトリピュートに対するポインタエンコード・アトリピュート 特権アトリピュートのエンコード・パージョンに対するポインタ

概説:

供給されたピックルをアンピックルする

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュートが正しいクラスのものであることをチェックする
- ・ピックルをアンピックルする
- ・アンピックルされた情報でもってアトリビュートを満たす

【0097】(g)抽出 パラメータ:

入力

アトリビュート 特権アトリビュートに対するポ インタ

基準 抽出すべきものを指定するハンドラ特有の 基準

入力・出力

カーソル アトリピュートにおける情報を横断す るために使用されるカーソルに対する ポインタ

出力

アトリピュート値 アトリピュートから抽出され た所望の情報に対するポイン

概説:アトリビュートから特定情報を抽出する

注意:その抽出された情報は抽出機能によって割り振られ、そしてそれはアトリビュート値を自由にする機能に対する呼出しでもって自由にされなければならない。 高レベル・フロー:

- ・「カーソル」がNULLである場合、アトリビュート に含まれた情報の始めにおいてサーチが開始する。
- ・それ以外の場合は、開始ポイントとしてカーソルを使 用する
- ・入力基準に基づいてアトリビュートをサーチする
- ・基準が満たされる場合、「アトリピュート値」を保持 するためのメモリを割り振り、情報を「アトリピュート

値」出力にコピーする

【0098】(h) 照会レジストリ パラメータ:

入力

0 .

アトリピュート 特権アトリピュートに対するポ インタ

概説:アトリビュートに配置されるべき情報に関してレジストリを照会し、アトリビュートを満たす 高レベル・フロー:

- ・アトリビュートが正しいクラスのものであることをチェックする
- ・アトリビュート値を得るためにレジストリに対する必要な呼出しを行う
- ・レジストリによって戻された情報を保持するためのメ モリを割り振る
- ・戻された情報でもってアトリビュート値を満たす 【0099】(i)アトリビュートを自由にする パラメータ:

入力

アトリビュート 特権アトリビュートに対するポ インタ

概説:アトリビュートのインスタンスに割り振られた資源を自由にする

髙レベル・フロー:

- ・アトリビュートに含まれたデータと関連した資源を自 由にする
- ・アトリビュートそのものと関連した資源を自由にする 【O1OO】(j)アトリビュート値を自由にする パラメータ:

入力

アトリピュート値 アトリピュートから抽出され た情報に対するポインタ

概説:アトリピュートのインスタンスから抽出された情報に割り振られた資源を自由にする

髙レベル・フロー:

・アトリビュート値と関連した資源を自由にする 【0101】上記の機能は、それぞれ、正常終了又は1 つ或いは複数個のエラー状態を表すために値を戻すであ ろう。

【0102】上記の説明はDCEへの本発明の適用に対して特別の関連を持っているけれども、それが、公認のサーバ・アクセスに対して同様の許可プロシージャを有する他の分散型計算環境においても適用可能であることは明らかであろう。

【0103】まとめとして、本発明の構成に関して以下の事項を開示する。

(1) クライアント・アイデンティティ及びアトリビュートと環境における資源に関連したクライアント特権とに関するデータを含んだアトリビュート・レジストリを有するセキュリティ・サーバと、環境の外部の資源への

アクセスを行い且つ環境のセキュリティ要件とは互換性 のないセキュリティ要件を有する該環境内の少なくとも 1 つのアプリケーション・サーバとを含むタイプの分散 型計算環境にして、前記セキュリティ・サーバは前記環 境内のサーバによるサービスを必要とするクライアント に対して要求に応じてチケットを発行し、前記チケット は、前記環境内のクライアントのアイデンティティ及び 特権アトリビュートに関する情報を与えるように、サー バへの供給時にデコード可能であるコード化データを含 む特権アトリビュート証明を有する分散型計算環境にお いて、前記セキュリティ・サーバは、前記外部の資源の うちの少なくとも1つに関するクライアント・アイデン ティティ及び特権アトリビュートに関する追加情報と各 外部の資源が前記追加情報を必要とするというストラク チャに関するデータとを含む拡張レジストリと、サーバ が外部の資源へのアクセスを行うことによるサービスの ためにクライアントによってリクエストされたチケット に前記追加情報を更なるコード化データとして含むため の手段とを有すること、及び外部の資源へのアクセスを 行うサーバは、更なるコード化データを認識するための 手段と、眩認識されたデータをデコードし、外部資源へ のアクセスのために必要なストラクチャに該デコードさ れたデータを配置するための手段とを有することを特徴 とする分散型計算環境。

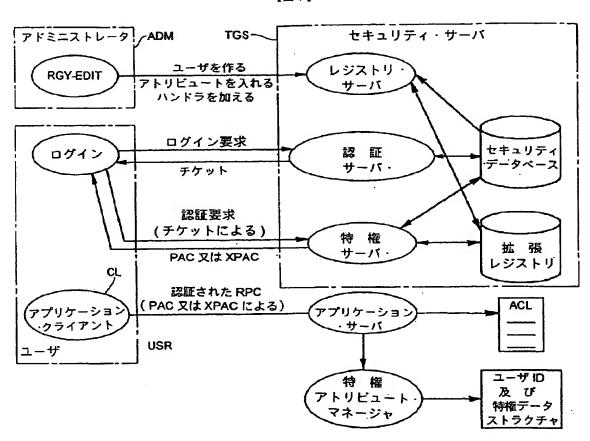
- (2) 前記セキュリティ・サーバ及び前記外部の資源へのアクセスを行うサーバは前記セキュリティ・サーバの前記証明における前記追加情報を含むアトリビュート・ハンドラを含み、外部の資源へのアクセスのための構造化データを必要とするサーバにおいて前記追加情報をデコード及び構造化することを特徴とする上記(1)に記載の分散型計算環境。
- (3) 前記更なるコード化データは前記環境内のクライアントの特権アトリビュートに関する結果のコード化データに続く単一のデータ・エレメントに含まれることを特徴とする上記(1)に記載の分散型計算環境。
- (4)サーバへのアクセスを望んでいるクライアントに チケットを発行するためのセキュリティ・サーバと、環境の外部の少なくとも1つの資源をアクセスすることが できる少なくとも1つのアプリケーション・サーバとと 合むタイプの分散型計算環境に対する拡張にして、前記 チケットはクライアントのアイデンティティ及び特権 トリビュートに関するコード化情報を含む特権機構・リニュート証明を含む分散型計算環境に対する不必要構作があるデータを いて、前記セキュリティ・サーバにおけるアムが特を からの、クライアントのアイデンティティ及び特権の カライアントのアイデンティティ及び特権の カライアントのアイデンティティ及び特権の リビュートに関する追加のコード化データ及び もストラクチャに関する追加のコード化データを なデータが前記環境の外部のサーバに与えられるチャク クチャに関する追加のコード化データを クチャに関するように前記セキュリティ・サーバを 再構

するための手段と、前配拡張された特権アトリビュート 証明を認識するように、前配証明から前配追加データを デコードするように、及び前配外部のサーバに表示する ためのデータを構造化するように、前配アプリケーショ ン・サーバのセキュリティ・モジュールを再構成するた めの手段と、を含む分散型計算環境に対する拡張機構。 【図面の簡単な説明】

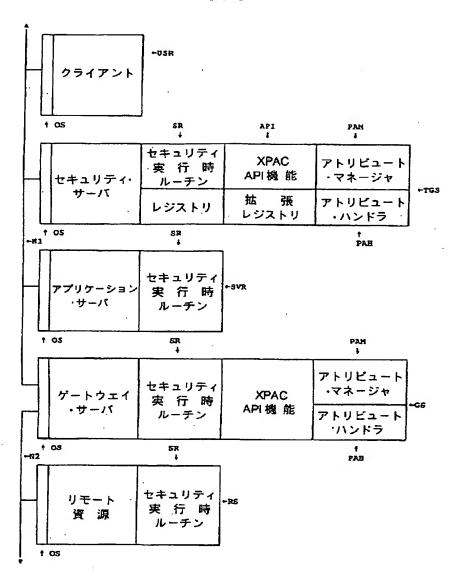
【図1】アドミニストレータ、セキュリティ・サーバ、 及びユーザの間の相互作用を概略的に示す。

【図2】ネットワークの相対的部分の概略表示である。

【図1】



(19)



•4